#### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 2000278314 A

(43) Date of publication of application: 06.10.00

(51) Int. CI

H04L 12/56 G06F 15/177

(21) Application number: 11076320

(22) Date of filing: 19.03.99

(71) Applicant:

**FUJITSU LTD** 

(72) Inventor:

SUZUKI HIROYUKI

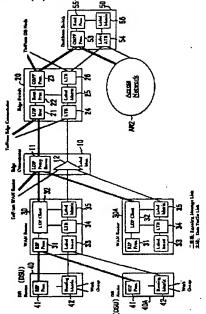
## (54) NETWORK SYSTEM

#### (57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a network system capable of dealing with the scale of a user even when an existent edge switch is used.

SOLUTION: This network system is provided with an edge switch 20 for generating plural kinds of label information as a path identifier, plural WAN routers 30 and 30A for inserting the label information corresponding to the destination of relevant data generated by the edge switch 20 to data to be transmitted to the edge switch 20 and sending them out toward the edge switch 20 in order to determine the output route of data while referring to only the label information inserted to the data by the edge switch 20 and a line concentrating device capable of connecting the respective WAN routers 30 and 30A through a communication line for transmitting the data, in which the label information is inserted from the respective WAN routers 30 and 30A, through the communication line to the edge switch 20 when these data are received from the respective WM nodes 30 and 30A.





# (19)日本国特許庁(JP)

# (12)公開特許公報 (A)

# (11)特許出願公開番号 特開2000—278314

(P2000-278314A) (43)公開日 平成12年10月6日(2000.10.6)

(51) Int. Cl. 7

識別記号

FΙ

テーマコート' (参考)

H04L 12/56

G06F 15/177

676

H04L 11/20

102

D 5B045

G06F 15/177

676

G 5K030

審査請求 未請求 請求項の数26 OL (全15頁)

(21)出願番号

特願平11-76320

(22)出願日

平成11年3月19日(1999.3.19)

(71)出願人 000005223

富士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番

1号

(72)発明者 鈴木 浩之

神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番

1号 富士通株式会社内

(74)代理人 100089244

弁理士 遠山 勉 (外1名)

Fターム(参考) 5B045 AA00 BB02 BB18 BB47

5K030 HA08 HB14 HC01 HD03 HD08

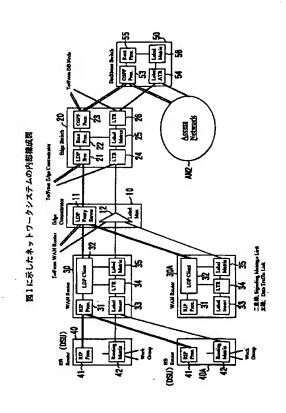
JA02 KA05 LB05

## (54) 【発明の名称】 ネットワークシステム

# (57)【要約】

【課題】既存のエッジスイッチを用いた場合でもユーザ の規模に対応可能なネットワークシステムを提供するこ と。

【解決手段】本発明によるネットワークシステムは、パス識別子としての複数のラベル情報を生成するエッジスイッチ20と、エッジスイッチ20がデータに挿入されたラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定するために、エッジスイッチ20へ伝送されるデータにエッジスイッチ20にて生成された当該データの宛先に対応するラベル情報を挿入し、エッジスイッチ20へ向けて送出する複数のWANルータ30,30Aと、各WANルータ30,30Aを通信回線を通じて接続可能であり、各WANルータ30,30Aからラベル情報が挿入されたデータを各WANノード30,30Aから受信した場合に、このデータをエッジスイッチ20へ通信回線を介して伝送する集線装置とを備えたことを特徴とする。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】パス識別子としての複数のラベル情報を生成する上位ノードと、

前記上位ノードがデータに挿入されたラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定するために、前記上位ノードへ伝送されるデータに前記上位ノードにて生成された当該データの宛先に対応するラベル情報を挿入し、前記上位ノードへ向けて送出する複数の下位ノードと、前記複数の下位ノードを通信回線を通じて接続可能であり、各下位ノードからラベル情報が挿入されたデータを10各下位ノードから受信した場合に、このデータを前記上位ノードへ通信回線を介して伝送する集線装置とを備えたことを特徴とするネットワークシステム。

【請求項2】パス識別子としての複数のラベル情報を生成する上位ノードと、

前記上位ノードがデータに挿入されたラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定するために、前記上位ノードへ伝送されるデータに前記上位ノードにて生成された当該データの宛先に対応するラベル情報を挿入し、前記上位ノードへ向けて送出する複数の下位ノードと、前記複数のラベル情報を保持し、下位ノードからの要求に応じて、この下位ノードから上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに与えるラベル情報付与サーバとを備えたことを特徴とするネットワークシステム。

【請求項3】前記集線装置が、前記複数のラベル情報を保持し、下位ノードからの要求に応じて、この下位ノードから前記上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに与えることを特徴とする請求項1記載のネットワークシステム。

【請求項4】前記集線装置が、前記複数のラベル情報の付与を前記上位ノードに要求し、この要求に応じて前記上位ノードから送られてきた前記複数のラベル情報を保持することを特徴とする請求項3記載のネットワークシステム。

【請求項5】前記集線装置が、前記下位ノードから前記上位ノード宛に送出されたラベルの付与要求を受け取り、前記上位ノードに代わって、前記下位ノードから前記上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに付与することを特徴とする請40求項3記載のネットワークシステム。

【請求項6】複数の集線装置が通信回線を通じて前記上位ノードに接続されており、

前記上位ノードは、各集線装置に与えるために生成した 複数のラベル情報を、各集線装置に応じて区分けし、区 分けした各ラベル情報を各集線装置に与えることを特徴 とする請求項3記載のネットワークシステム。

【請求項7】前記上位ノードは、新たにラベル情報を生成した場合には、そのラベル情報を前記サーバに与えることを特徴とする請求項2記載のネットワークシステ

۵.

【請求項8】前記上位ノードは、新たにラベル情報を生成した場合には、そのラベル情報を前記集線装置に与えることを特徴とする請求項3記載のネットワークシステム。

【請求項9】前記上位ノードは、自身の上位に存するネットワークの構成が変更された場合に、新たにラベル情報を生成することを特徴とする請求項7又は8記載のネットワークシステム。

【請求項10】前記上位ノードは、前記下位ノードの下位に存するネットワークの構成が変更された場合に、新たにラベル情報を生成することを特徴とする請求項7又は8記載のネットワークシステム。

【請求項11】パス識別子としての複数のラベル情報を 生成する上位ノードが通信回線を通じて接続され、

前記上位ノードがデータに挿入されたラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定するために前記上位ノードへ伝送されるデータに前記上位ノードにて生成された当該データの宛先に対応するラベル情報を挿入する複数 の下位ノードを通信回線を通じて接続可能であり、

各下位ノードからラベル情報が挿入されたデータを受信 した場合に、このデータを前記上位ノードへ通信回線を 介して伝送することを特徴とする集線装置。

【請求項12】パス識別子としての複数のラベル情報を 生成する上位ノードが接続され、

前記複数のラベル情報を保持し、

前記上位ノードがデータに挿入されたラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定するために前記上位ノードへ伝送されるデータに前記上位ノードにて生成された当該データの宛先に対応するラベル情報を挿入し前記上位ノードへ向けて送出する下位ノードからの要求に応じて、この下位ノードから上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに与えることを特徴とするラベル情報付与サーバ。

【請求項13】前記複数のラベル情報を保持し、下位ノードからの要求に応じて、この下位ノードから前記上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに与えることを特徴とする請求項11記載の集線装置。

) 【請求項14】前記複数のラベル情報の付与を前記上位 ノードに要求し、この要求に応じて前記上位ノードから 送られてきた前記複数のラベル情報を保持することを特 徴とする請求項13記載の集線装置。

【請求項15】前記下位ノードから前記上位ノード宛に送出されたラベルの付与要求を受け取り、前記上位ノードに代わって、前記下位ノードから前記上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに付与することを特徴とする請求項13記載の集線装置。

50 【請求項16】複数の集線装置が接続された上位ノード

が各集線装置に与えるために生成した複数のラベル情報 のうち、自身が保持すべきラベル情報が前記上位ノード から与えられることを特徴とする請求項13記載の集線 装置。

【請求項17】前記上位ノードが新たにラベル情報を生成した場合には、そのラベル情報が前記上位ノードから与えられることを特徴とする請求項12記載のラベル情報付与サーバ。

【請求項18】前記上位ノードが新たにラベル情報を生成した場合には、そのラベル情報が前記上位ノードから 10 与えられることを特徴とする請求項13記載の集線装置。

【請求項19】前記上位ノードの上位に存するネットワークの構成が変更された場合に新たに生成されたラベル情報が与えられることを特徴とする請求項18記載の集線装置。

【請求項20】前記下位ノードの下位に存するネットワークの構成が変更された場合に前記上位ノードにて新たに生成されたラベル情報が与えられることを特徴とする請求項18記載の集線装置。

【請求項21】上位ノードが、パス識別子としての複数 のラベル情報を生成し、

前記上位ノードに通信回線を通じて接続されるとともに 複数の下位ノードが通信回線を通じて接続された集線装 置が、前記複数のラベル情報を保持し、

或る下位ノードが、前記上位ノードへデータを伝送する 場合に、このデータの宛先に対応するラベル情報の付与 を前記集線装置に要求し、

前記集線装置が、当該下位ノードの要求に応じて該当するラベル情報を当該下位ノードに付与し、

当該下位ノードが、前記サーバから付与されたラベル情報を前記データに挿入して前記上位ノードへ向けて送出することを特徴とするネットワークシステムのラベル情報付与方法。

【請求項22】上位ノードが、パス識別子としての複数 のラベル情報を生成し、

ラベル情報付与サーバが、前記複数のラベル情報を保持し、

下位ノードが、前記上位ノードへデータを伝送する場合 に、このデータの宛先に対応するラベル情報の付与を前 40 記ラベル情報付与サーバに要求し、

前記ラベル情報付与サーバが、前記下位ノードの要求に 応じて該当するラベル情報を前記下位ノードに付与し、 前記下位ノードが、前記ラベル情報付与サーバから付与 されたラベル情報を前記データに挿入して前記上位ノー ドへ向けて送出することを特徴とするネットワークシス テムのラベル情報付与方法。

【請求項23】前記上位ノードが、新たにラベル情報を る。各エッジスイッチは、取得したルーティング情報に 生成した場合に、そのラベル情報を前記ラベル情報付与 対応するパス識別子(「ラベル情報」と呼ばれる)を生成 サーバに与えることを特徴とする請求項21記載のネッ 50 し、ルーティング情報及びラベル情報を、ラベルディス

トワークシステムのラベル情報付与方法。

【請求項24】前記上位ノードが、新たにラベル情報を 生成した場合に、そのラベル情報を前記集線装置に与え ることを特徴とする請求項22記載のネットワークシス テムのラベル情報付与方法。

【請求項25】前記上位ノードは、自身の上位に存するネットワークの構成が変更された場合に、新たにラベル情報を生成することを特徴とする請求項23又は24記載のネットワークシステムのラベル情報付与方法。

【請求項26】前記上位ノードは、前記下位ノードの下位に存するネットワークの構成が変更された場合に、新たにラベル情報を生成することを特徴とする請求項23 又は24記載のネットワークシステムのラベル情報付与方法。

# 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ネットワークシステムに関し、特に、MPLS(Multi Protocol Label Switching)技術を用いたラベル交換ネットワークシステム 20 に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、インターネットの普及が進み、インターネットの利用者が急増している。この状況下では、インターネットのバックボーン・ネットワークのパフォーマンス向上が求められている。高いパフォーマンスを実現可能なバックボーン・ネットワークの1つとして、MPLS技術を用いたラベル交換ネットワークシステム(ラベル交換システム)があり、広域網への適用が進められている。

30 【0003】ラベル交換システムは、ラベルスイッチからなるコアネットワークと、コアネットワークの下位に存し、エッジスイッチからなるエッジネットワーク(アクセスネットワーク)との2階層からなり、アクセスネットワークの下位にユーザネットワークが存する。

【0004】図6は、MPLSサービスの提供形態の説明図であり、ラベル交換システムの例と、ユーザー広域網ーユーザ間の回線接続及びシグナリング接続のリンクの張り方とが示されている。

【0005】図6では、バックボーンスイッチ(BBS W)からなるバックボーンネットワークがコアネットワークに相当し、バックボーンネットワークの両側に夫々収容されたエッジスイッチ(Edge SW)及びWANルータ (WAN Router)がアクセスネットワークに相当する。

【0006】各エッジスイッチは、OSPF(Open Shor test Path First)やBGP4(Border Gateway Protcol Version 4)といった既存のルーティングプロトコルに従って、コアネットワーク内のルーティング情報を取得する。各エッジスイッチは、取得したルーティング情報に対応するパス識別子(「ラベル情報」と呼ばれる)を生成し、ルーティング情報及びラベル情報を、ラベルディス

トリビューションプロトコル(LDP)に従って、配下に 存するWANルータへ送出する。

【0007】各WANルータは、LDPに従って、上位 のエッジスイッチからルーティング情報及びラベル情報 を受信し、ルーティング情報とラベル情報とを対応づけ たルックアップテーブルを作成・保持する。その後、各 WANルータは、ユーザネットワークからデータを受信 した場合、ルックアップテーブルを参照し、データの宛 先に対応するルーティング情報に対応するラベル情報を ルックアップテーブルから読み出してデータに挿入し、 上位のエッジスイッチへ送出する。各エッジスイッチ (バックボーンスイッチ)は、ラベル情報が挿入されたデ ータを受信した場合、このデータに挿入されたラベル情 報を参照することのみによって当該データの出方路を決 定し、該当する出方路から当該データを送出する。一 方、各WANルータは、エッジスイッチからデータを受 信した場合、このデータに挿入されたラベル情報を除去 し、当該データをユーザネットワークへ転送する。

【0008】このように、図6に示すラベル交換システムでは、エッジスイッチ及びバックボーンスイッチが、ラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定する。このため、コアネットワーク(バックボーンネットワーク)では、データが高速で伝送される。上記した図6の構成に係る機能を実現するためのブロック図を図7に示す。

#### [0009]

【発明が解決しようとする課題】ラベル交換システム (MPLS技術)を広域網に適用する場合、ユーザの規模 の多様性に柔軟に対応することが必要であるとともに、 既存のアクセスネットワークの構成を可能な限り変更しないようにすることが望まれる。

【0010】しかしながら、図6及び図7に示した従来におけるラベル交換システムでは、エッジスイッチに直接WANルータが接続されていたので、以下の問題が生じていた。即ち、ユーザの規模が大きい場合、WANルータを増やす必要が生じるが、既存のエッジスイッチに用意されているWANルータの接続ボート(入力回線ボート)の数には限りがあるので、WANルータの数を増やしたい場合であっても、増やすことができない場合があった。また、エッジスイッチのWANルータの収容数 40を増加させると、エッジスイッチのコストが上昇する可能性があった。さらに、エッジスイッチの設定を変更しなければならない場合があった。

【0011】また、エッジスイッチは配下のWANルータの全てにラベル情報を提供しなければならないため、WANルータの数が増えると、エッジスイッチの処理負担が増加し、OSPFやBGP4によるルーティング情報の取得処理(ルート計算)が遅延する可能性があった。このことに鑑み、エッジスイッチの能力を高めようとす 50

ると、エッジスイッチのコストが上昇する可能性があっ た。

6

【0012】本発明は、上記問題に鑑みなされたものであり、既存のエッジスイッチを用いた場合でもユーザの規模に対応可能なネットワークシステムを提供することを第1の課題とする。

【0013】また、本発明は、エッジスイッチの負担を 軽減することができるネットワークシステムを提供する ことを第2の課題とする。

#### [0014]

【課題を解決するための手段】本発明は、上述した第1の課題を解決するために以下の構成を採用する。即ち、請求項1の発明は、ネットワークシステムであり、パス識別子としての複数のラベル情報を生成する上位ノードと、前記上位ノードがデータに挿入されたラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定するために、前記上位ノードへ伝送されるデータに前記上位ノードにて生成された当該データの宛先に対応するラベル情報を挿入し、前記上位ノードへ向けて送出する複数の下位ノードと、前記複数の下位ノードを通信回線を通じて接続可能であり、各下位ノードからラベル情報が挿入されたデータを各下位ノードから受信した場合に、このデータを前記上位ノードへ通信回線を介して伝送する集線装置とを備えたことを特徴とする。

【0015】請求項1の発明によれば、上位ノードには、集線装置を介して複数の下位ノードが接続されるので、上位ノードに収容される下位ノードを増やすことができ、ユーザの規模に対応することが可能となる。

【0016】本発明は、上述した第2の課題を解決するために以下の構成を採用する。即ち、請求項2の発明は、ネットワークシステムであり、パス識別子としての複数のラベル情報を生成する上位ノードと、前記上位ノードがデータに挿入されたラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定するために、前記上位ノードへ伝送されるデータに前記上位ノードにて生成された当該データの宛先に対応するラベル情報を挿入し、前記上位ノードへ向けて送出する複数の下位ノードと、前記複数のラベル情報を保持し、下位ノードからの要求に応じて、この下位ノードから上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに与えるラベル情報付与サーバとを備えたことを特徴とする。

【0017】請求項3の発明は、請求項1の集線装置が、前記複数のラベル情報を保持し、下位ノードからの要求に応じて、この下位ノードから前記上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに与えることで特定したものである。

【0018】請求項2,3の発明によれば、ラベル情報付与サーバが、上位ノードに代わって下位ノードに対するラベル情報の付与を行うので、上位ノードの負担を軽減することができる。

Q

【0019】請求項1~3の発明において、上位ノードは、例えばエッジスイッチであり、下位ノードは、例えばWANルータである。請求項4の発明は、請求項3の集線装置が、前記複数のラベル情報の付与を前記上位ノードに要求し、この要求に応じて前記上位ノードから送られてきた前記複数のラベル情報を保持することで特定したものである。

【0020】請求項5の発明は、請求項3の集線装置が、前記下位ノードから前記上位ノード宛に送出されたラベルの付与要求を受け取り、前記上位ノードに代わって、前記下位ノードから前記上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに付与することで特定したものである。

【0021】請求項6の発明は、請求項3において、複数の集線装置が通信回線を通じて前記上位ノードに接続されており、前記上位ノードが、各集線装置に与えるために生成した複数のラベル情報を、各集線装置に応じて区分けし、区分けした各ラベル情報を各集線装置に与えることで特定したものである。

【0022】請求項7の発明は、請求項2の上位ノード 20 が、新たにラベル情報を生成した場合には、そのラベル情報を前記サーバに与えることで特定したものである。 請求項8の発明は、請求項3の上位ノードが、新たにラベル情報を生成した場合には、そのラベル情報を前記集線装置に与えることで特定したものである。

【0023】請求項9の発明は、請求項7又は8の上位 ノードが、自身の上位に存するネットワークの構成が変 更された場合に、新たにラベル情報を生成することで特 定したものである。

【0024】請求項10の発明は、請求項7又は8の上 30位ノードが、前記下位ノードの下位に存するネットワークの構成が変更された場合に、新たにラベル情報を生成することで特定したものである。

【0025】本発明は、第1の課題を解決するために以下の構成を採用する。即ち、請求項11の発明は、集線装置であり、パス識別子としての複数のラベル情報を生成する上位ノードが通信回線を通じて接続され、前記上位ノードがデータに挿入されたラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定するために前記上位ノードへ伝送されるデータに前記上位ノードにて生成された当該デ40一タの宛先に対応するラベル情報を挿入する複数の下位ノードを通信回線を通じて接続可能であり、各下位ノードからラベル情報が挿入されたデータを受信した場合に、このデータを前記上位ノードへ通信回線を介して伝送することを特徴とする。

【0026】本発明は、第2の課題を解決するために以下の構成を採用する。即ち、請求項12の発明は、ラベル情報付与サーバであり、パス識別子としての複数のラベル情報を生成する上位ノードが接続され、前記複数のラベル情報を保持し、前記上位ノードがデータに挿入さ 50

れたラベル情報のみを参照してデータの出方路を決定するために前記上位ノードへ伝送されるデータに前記上位ノードにて生成された当該データの宛先に対応するラベル情報を挿入し前記上位ノードへ向けて送出する下位ノードからの要求に応じて、この下位ノードから上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに与えることを特徴とする。

【0027】請求項13の発明は、請求項11の集線装置が、前記複数のラベル情報を保持し、下位ノードからの要求に応じて、この下位ノードから前記上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに与えることで特定したものである。

【0028】請求項14の発明は、請求項13の集線装置が、前記複数のラベル情報の付与を前記上位ノードに要求し、この要求に応じて前記上位ノードから送られてきた前記複数のラベル情報を保持することで特定したものである。

【0029】請求項15の発明は、請求項13の集線装置が、前記下位ノードから前記上位ノード宛に送出されたラベルの付与要求を受け取り、前記上位ノードに代わって、前記下位ノードから前記上位ノードへ伝送されるデータの宛先に対応するラベル情報を当該下位ノードに付与することで特定したものである。

【0030】請求項16の発明は、請求項13の集線装置には、複数の集線装置が接続された上位ノードが各集線装置に与えるために生成した複数のラベル情報のうち、自身が保持すべきラベル情報が前記上位ノードから与えられることで特定したものである。

【0031】請求項17の発明は、請求項12のラベル情報付与サーバには、前記上位ノードが新たにラベル情報を生成した場合には、そのラベル情報が前記上位ノードから与えられることで特定したものである。

【0032】請求項18の発明は、請求項13の集線装置には、前記上位ノードが新たにラベル情報を生成した場合には、そのラベル情報が前記上位ノードから与えられることで特定したものである。

【0033】請求項19の発明は、請求項18の集線装置には、前記上位ノードの上位に存するネットワークの構成が変更された場合に新たに生成されたラベル情報が与えられることで特定したものである。

【0034】請求項20の発明は、請求項18の集線装置には、前記下位ノードの下位に存するネットワークの構成が変更された場合に前記上位ノードにて新たに生成されたラベル情報が与えられることで特定したものである。

【0035】請求項21の発明は、ネットワークシステムのラベル情報付与方法であり、上位ノードが、パス識別子としての複数のラベル情報を生成し、前記上位ノードに通信回線を通じて接続されるとともに複数の下位ノードが通信回線を通じて接続された集線装置が、前記複

数のラベル情報を保持し、或る下位ノードが、前記上位 ノードへデータを伝送する場合に、このデータの宛先に 対応するラベル情報の付与を前記集線装置に要求し、前 記集線装置が、当該下位ノードの要求に応じて該当する ラベル情報を当該下位ノードに付与し、当該下位ノード が、前記サーバから付与されたラベル情報を前記データ に挿入して前記上位ノードへ向けて送出することを特徴 とする。

【0036】請求項22の発明は、ネットワークシステムのラベル情報付与方法であり、上位ノードが、パス識 10別子としての複数のラベル情報を生成し、ラベル情報付与サーバが、前記複数のラベル情報を保持し、下位ノードが、前記上位ノードへデータを伝送する場合に、このデータの宛先に対応するラベル情報の付与を前記ラベル情報付与サーバに要求し、前記ラベル情報付与サーバが、前記下位ノードの要求に応じて該当するラベル情報を前記下位ノードに付与し、前記下位ノードが、前記ラベル情報付与サーバから付与されたラベル情報を前記データに挿入して前記上位ノードへ向けて送出することを特徴とする。 20

【0037】請求項23の発明は、請求項21の方法では、前記上位ノードが、新たにラベル情報を生成した場合に、そのラベル情報を前記ラベル情報付与サーバに与えることで特定したものである。

【0038】請求項24の発明は、請求項22の方法では、前記上位ノードが、新たにラベル情報を生成した場合に、そのラベル情報を前記集線装置に与えることで特定したものである。

【0039】請求項25の発明は、請求項23又は24 の方法では、前記上位ノードが、自身の上位に存するネ 30 ットワークの構成が変更された場合に、新たにラベル情 報を生成することで特定したものである。

【0040】請求項26の発明は、請求項23又は24 の方法では、前記上位ノードが、前記下位ノードの下位 に存するネットワークの構成が変更された場合に、新た にラベル情報を生成することで特定したものである。

[0041]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照して本発明の実施形態を説明する。

〔ネットワークシステムの全体構成〕図1は、本発明の 40 実施形態によるネットワークシステムの例を示す全体構成図である。図1において、ネットワークシステムは、大略して、複数のLAN(Local Area Network)と、複数のLANを収容するWAN(Wide Area Network)とからなる。

【0042】WANは、アクセスネットワークAN1~AN3と、アクセスネットワークAN1~AN3を収容するバックボーンネットワークBNとからなる。バックボーンネットワークBNは、メッシュ又はリング型の網構成で接続されたバックボーンスイッチ50~52から50

なる。

【0043】バックボーンスイッチ50は、各アクセスネットワークAN1,AN2を収容しており、バックボーンスイッチ51は、アクセスネットワークAN3を収容している。また、バックボーンスイッチ53は、図示しない下位ネットワークを収容している。

【0044】アクセスネットワークAN1(本発明によるネットワークシステムに相当)は、バックボーンスイッチ50に通信回線を通じて接続されたエッジスイッチ20(上位ノードに相当)と、エッジスイッチ20に接続された集線装置(コンセントレータ)10と、集線装置10とリング又はスター(ポイントートゥーポイント)型の網構成によって接続されたWANルータ30,30A(複数の下位ノードに相当)とからなる。

【0045】このように、本実施形態によるネットワークシステムでは、エッジスイッチ20と、複数のWANルータ30,30Aとの間に、各WANルータ30,30Aを収容する集線装置10が設けられた構成となっている。

20 【0046】エッジノード20は、各WANルータ30,30Aの上位ノードに相当し、各WANルータ30,30Aにて使用されるラベル情報を生成する。集線装置10は、複数の入力回線ボート(図示せず)を有しており、複数のWANルータを収容可能となっている。図1では、集線装置10は、各WANルータ30,30Aを収容している。また、集線装置10は、エッジノード20にて生成されたラベル情報を保持する。各WANルータ30,30Aは、エッジスイッチ20へ向けて伝送されるデータに集線装置10から受け取ったラベル情報を30挿入する。

【0047】LANは、複数のユーザネットワークと、ユーザネットワークをWANに接続するためのDSU (ディジタル回線終端装置)とを有している。例えば、WANルータ30には、ユーザネットワーク60を収容したDSU40が接続され、WANルータ30Aには、ユーザネットワーク60Aを収容したDSU40Aが接続されている。

【0048】 〔ネットワークシステムの内部構成〕図2は、図1に示したネットワークシステムの内部構成図である。図2には、アクセスネットワークAN1をなす集線装置10, エッジスイッチ20及び各WANルータ30,30Aの内部構成が示されるとともに、アクセスネットワークAN1に接続されたバックボーンスイッチ50及び各DSU40,40Aとの内部構成が示されている。但し、図2には、各DSU40,40Aの例として、LANにおけるバックボーンルータが示されている。

【0049】図2に示した各構成要素は、大略して、パス識別子たるラベル情報の生成・配布に係る構成と、データ伝送に係る構成とに分けることができる。以下、ラ

ベル情報の生成・配布に係る構成及びデータ伝送に係る 構成とを説明する。

【0050】〔ラベル情報の生成・配布に係る構成〕ラ ベル情報の生成・配布に係る構成要素を、下位から順に 説明する。

〈DSU〉 各DSU(バックボーンルータ) 40,40A は、同じ構成を有しており、RIP(Route Information Protocol)プロセッサ41を有している。

【0051】RIPプロセッサ41は、RIPプロトコ ルに従って、ユーザネットワーク情報として、DSU4 10 0の下位に存するユーザネットワーク(ワークグルー プ:WG)に接続されたPC(端末装置)のIPアドレス (PPP(point-to-point)アドレスを含む)の情報を収集 し、IPアドレス情報を格納したルーティングテーブル を作成する。

【0052】その後、RIPプロセッサ41は、WAN ルータ31のRIPプロセッサ31からの要求に応じ て、ルーティングテーブルに格納されたIPアドレス情 報をWANルータ30へ向けて送出する。

【0053】 〈WANルータ〉 各WANルータ30,3 0 Aは、同じ構成を有しており、RIPプロセッサ31 と、LDP(Label Distribution Protocol)クライアン ト32とを有している。以下、WANルータ30を例と して説明する。

【0054】RIPプロセッサ31は、WANルータ3 0の配下にある(自身と接続された)各DSU40,40 AのRIPプロセッサ41からIPアドレス情報を収集 し、収集したIPアドレス情報が格納されたルーティン グテーブルを作成する。

【0055】RIPプロセッサ31は、エッジスイッチ 30 20のルートプロセッサ22からの要求に応じて、ルー ティングテーブルに格納されたIPアドレス情報を、L DPクライアント32, 集線装置10のLDPプロキシ サーバ11及びエッジスイッチ20のLDPサーバ21 を通じて、ルートプロセッサ22に通知する。

【0056】LDPクライアント32は、IPパケット (PPPパケットを含む)をエッジスイッチ20へ向けて 送出する場合に、このIPパケットの宛先IPアドレス に応じたラベル情報の付与を、集線装置10のLDPプ ロキシサーバ11に要求する。

【0057】その後、LDPクライアント32は、LT R(Label Translation) 3 4 を制御し、LDPプロキシ サーバ11から受け取ったラベル情報を当該 IPパケッ トに挿入する。

【0058】また、LDPクライアント32は、ラベル マトリックス35によるIPパケットの出方路決定処理 に際して参照されるラベル情報をLDPサーバ21から 受け取って管理する。

【0059】〈集線装置〉集線装置10は、LDPプロ キシサーバ11(ラベル情報付与サーバに相当)を有して 50 た、ルートプロセッサ22は、ラベルテーブルをコピー

いる。LDPプロキシサーバ11は、自身の配下に存す るネットワーク(WANルータ30,30A)に係るラベ ル情報をエッジスイッチ20のLDPサーバ21から受 け取る。その後、LDPプロキシサーバ11は、受け取 ったラベル情報を格納したラベルテーブルを作成する。 【0060】このための構成として、本実施形態では、 例えば、LDPプロキシサーバ11は、LDPサーバ2 1に対し、LDPクライアント32が生成するものと同

様のラベルテーブル転送要求メッセージを生成してLD Pサーバ21に送信し、この要求メッセージに応じてL DPサーバ21がLDPクライアント32へ向けて送出 したラベルテーブルを取得する。これによって、LDP サーバ21がLDPプロキシサーバ11の存在を意識し なくて済むようになっている。

【0061】その後、LDPプロキシサーバ11は、各 WANルータ40,40AのLDPクライアント32か らの要求に応じて、この要求に対応するラベル情報をL DPクライアント32に送信する。

【0062】このための構成として、本実施形態では、 20 例として、LDPプロキシサーバ11が、LDPクライ アント32がLDPサーバ21宛で送出したラベル情報 ·付与要求メッセージを抽出して終端し、LDPサーバ2 1に代わって、この付与要求メッセージに応じた処理を 行う。このように構成されることで、各WANルータ3 0,30Aが集線装置10の存在を意識しなくて済むよ うになっている。

【0063】但し、LDPクライアント32からLDP サーバ21へ転送されるIPアドレス情報については、 LDPプロキシサーバ11はスルーとなっている。

【0064】〈エッジスイッチ〉エッジスイッチ20 は、LDPサーバ21と、ルートプロセッサ22と、O SPF(Open Shortest Path First protocol)プロセッ サ23とを有している。

【0065】LDPサーバ21は、ルートプロセッサ2 2から転送されたラベルテーブルを受け取って保持す る。LDPサーバ21は、LDPプロキシサーバ11の 要求に応じて又は自発的に、該当するラベル情報をラベ ルテーブルから読み出してLDPプロキシサーバ11に 送信する。

40 【0066】ルートプロセッサ22は、エッジスイッチ 20の上位ネットワークに相当するバックボーンネット ワークBNにおけるルーティング情報を格納したルーテ ィングテーブルと、各WANルータ40,40AのRI Pプロセッサ31から受け取ったIPアドレス情報を格 納したルーティングテーブルとを参照し、IPアドレス 情報とバックボーンネットワークBNのルーティング情 報とを対応づけたラベル情報を計算(生成)する。

【0067】その後、ルートプロセッサ22は、生成し たラベル情報を格納したラベルテーブルを作成する。ま

してLDPサーバ21に転送する。また、ルートプロト コル22は、ラベルテーブルの内容に基づいて、ラベル マトリックス25を制御する。

【0068】また、ルートプロセッサ22は、ユーザ側 のLTR24を制御することによって、ユーザネットワ ークへ向けて伝送される I Pパケットに挿入されたバッ クボーンネットワークBN側のラベル情報を、ユーザ側 のラベル情報に付け替える。

【0069】一方、ルートプロセッサ22は、バックボ ーンネットワークBN側のLTR26を制御することに 10 よって、バックボーンネットワークBNへ伝送されるI Pパケットに挿入されたユーザ側のラベル情報を、バッ クボーンネットワークBN側のラベル情報に付け替え

【0070】ルートプロセッサ22は、複数の集線装置 10がエッジスイッチ20に接続されている場合には、 各集線装置10のLDPプロキシサーバ11に保持させ るべき複数のラベル情報を生成し、この複数のラベル情 報を各集線装置10に応じて分けて保持する。即ち、複 の後、ルートプロセッサ22は、各集線装置10からの 要求に応じて該当するラベル情報のセグメントを該当す る集線装置10に与える。

【0071】OSPFプロセッサ23は、ルートプロセ ッサ22からの要求に応じて、OSPFプロトコルに従 って、バックボーンスイッチ50(バックボーンネット ワークBN)と通信を行い、バックボーンネットワーク BNにおけるルーティング情報を得る。その後、OSP Fプロセッサ23は、バックボーンネットワークBNに おけるルーティング情報を保持したルーティングテーブ 30 ルを作成する。

【0072】 〈バックボーンスイッチ〉 バックボーンス イッチ50は、OSPFプロセッサ53と、ルートプロ セッサ55とを有している。OSPFプロセッサ53 は、OSPFプロトコルに従って、周期的にバックボー ンネットワークBNのルーティング情報を収集し、この ルーティング情報が格納されたルーティングテーブルを 作成する。

【0073】ルートプロセッサ55は、ルーティングテ ーブルを用いてラベルATR54やラベルマトリックス 40 56を制御する。

〔データ伝送に係る構成〕各DSU(バックボーンルー タ) 40,40 Aは、ルーティングマトリックス42を有 している。ルーティングマトリックス42は、自身に入 力された I Pパケットの出方路をR I Pプロセッサ41 にて作成されたルーティングテーブルを参照して決定 し、該当する出方路から送出する。

【0074】各WANルータ30,30Aは、ラベル挿 入部33と、LTR34と、ラベルマトリックス35と を有している。ラベル挿入部33及びLTR34は、D 50

SU40から受信したIPパケットにそのIPアドレス に対応するラベル情報を挿入する。一方、ラベル挿入部 33及びLTR34は、集線装置10から受信したIP パケットからラベル情報を取り外し、このラベル情報に 対応する宛先IPアドレスをIPパケットに挿入してD SU40又はDSU40Aへ送出する。ラベルマトリッ クス35は、LTR34又は集線装置20から受け取っ たIPパケットのラベル情報を参照し、このラベル情報 に対応する出方路から当該IPパケットを送出する。

【0075】集線装置10は、多重分離部12を有して いる。多重分離部12は、各WANノード30,30A から受信したIPパケットを多重化して生成した多重化 パケットをエッジスイッチ20へ送出する。一方、多重 分離部12は、エッジスイッチ20から受信した多重化 パケットを分離し、分離された各IPパケットをその宛 先に対応するWANルータ30又はWANルータ30A へ向けて送出する。

【0076】エッジスイッチ20は、LTR24と、ラ ベルマトリックス25と、LTR26とを有している。 数のラベル情報を集線装置単位でセグメント化する。そ 20 LTR24は、ラベルマトリックス25から受け取った IPパケットのラベル情報を付け替えた後、そのラベル 情報に対応する集線装置へ向けて送出する。ラベルマト リックス25は、LTR24又はLTR26から受け取 ったIPパケットをそのラベル情報に応じてLTR24 又はLTR26へ送出する。LTR26は、ラベルマト リックス25から受け取ったIPパケットのラベル情報 を付け替えた後、バックボーンスイッチ50へ送信す

> 【0077】バックボーンスイッチ50は、ラベルAT R54と、ラベルマトリックス56とを有している。ラ ベルATR54は、ラベルマトリックス56から受け取 ったIPパケットをそのラベル情報に対応する下位ネッ トワーク(アクセスネットワークAN1又はアクセスネ ットワークAN2)へ向けて送出する。

> 【0078】 〔ネットワークシステムにおける動作例〕 次に、図1及び図2に示したネットワークシステムにお ける動作例(集線装置10の動作例)を説明する。動作例 は、大略して、前処理、データ伝送処理及びラベル情報 更新処理の各動作例からなる。以下、各動作例を詳細に 説明する。

> 【0079】〈前処理〉図3は、前処理の動作例を示す シーケンス図である。図3において、ネットワークで は、各DSU(バックボーンルータ)40,40Aが、R IPプロトコルに従って、各ユーザネットワーク(W G:ワークグループ)60,60Aにおけるユーザネット ワーク情報(各ユーザネットワーク60,60Aに接続さ れた端末装置(PC)のIPアドレス情報)を取得し(S0 1)、取得した I Pアドレス情報を格納したルーティン グテーブルを作成する(S02)。

> 【0080】その後、バックボーンスイッチ50が、O

SPFプロトコルに従って、バックボーンネットワーク BNのルーティング情報を取得するために、自身の隣接 ノードに該当する各バックボーンスイッチ51,52及 びエッジスイッチ20との間で通信を行い、ルーティン グ情報の交換を行う(S03~S05)。

【0081】S03~S05の処理によって、各バック ボーンスイッチ51~53及びエッジスイッチ20は、 バックボーンネットワークBNのルーティング情報を取 得し、ルーティング情報を格納したルーティングテープ ルを夫々作成する(S06~S08)。

【0082】その後、各WANルータ30,30Aが、 RIPプロトコルに従って、自身と対応するDSU(D SU40又はDSU40A)からS01にて得られたI Pアドレス情報を取得し(S09)、取得したIPアドレ ス情報を格納したルーティングテーブルを作成する(S 10).

【0083】その後、エッジスイッチ20が、LDPプ ロトコルに従って、各WANノード30,30Aから、 S09にて得られたIPアドレス情報を集線装置20を 納したルーティングテーブルを作成する(S12)。

【0084】続いて、エッジスイッチ20は、S08に て作成したルーティングテーブルの内容(バックボーン ネットワークのルーティング情報)と、S12にて作成 したルーティングテーブルの内容(IPアドレス情報)と を用いて複数のラベル情報を生成し、生成したラベル情 報を格納したラベルテーブルを作成する(S13)。

【0085】その後、エッジスイッチ20は、ラベルテ ーブルを集線装置単位で分割し(S14)、分割したラベ ルテーブルを自身の配下に存する各集線装置へ転送する 30 (S15, S16)。但し、本実施形態では、エッジスイ ッチ20は、集線装置10のみを配下としているので、 S14及びS16の処理はなく、S15において、S1 3にて作成されたラベルテーブルが集線装置10へ転送 される。

【0086】その後、集線装置10は、エッジスイッチ 20から付与されたラベルテーブル(ラベル情報)を用い て、ラベルテーブルを作成する(S17)。以上のように して、前処理が終了すると、各WANルータ30,30 Aが、エッジスイッチ20へ伝送されるデータ(IPパ ケット) にラベル情報を挿入可能な状態となる。

【0087】なお、図3において、S01とS03との 処理は、順序が逆であっても良い。また、S03~S0 5の処理及びS06~S08の処理の順序は、どのよう な順序であっても良い。

【0088】〈データ伝送処理〉図4は、データ伝送処 理の動作例を示すシーケンス図である。図4に示すよう に、ユーザネットワーク(WG)60に接続された端末装 置(PC)からバックボーンスイッチ51の下位に存する 端末装置を目的地として I Pパケット(I Pダイヤグラ

ム)が送出されたとする(S101)。このIPパケット は、ユーザネットワーク(WG)60及びDSU(バック ボーンルータ) 40を経てWANルータ30に受信され る(S102,S103)。

【0089】すると、WANルータ30は、このIPパ ケットの宛先IPアドレスに対応するラベル情報の付与 を、集線装置10のLDPプロキシサーバ11に要求す る(S104)。

【0090】集線装置10のLDPプロキシサーバ11 10 は、WANルータ30の要求に応じて、該当するラベル 情報をラベルテーブルから読み出し、WANルータ30 に与える(S105)。

【0091】すると、WANルータ30は、当該IPパ ケットに集線装置10から付与されたラベル情報を挿入 し(S106)、集線装置10へ送信する(S107)。集 線装置10は、WANルータ30から受信したIPパケ ットをエッジノード20へ転送する(S108)。

【0092】その後、エッジノード20及びバックボー ンスイッチ50にて、IPパケットに挿入されたラベル 介して取得し(S 1 1)、取得したIPアドレス情報を格 20 情報のみを参照したIPパケットの出方路決定処理(ラ ベル交換)が行われ、IPパケットは、バックボーンス イッチ51に伝送される(S109,110)。

> 【0093】その後、IPパケットは、アクセスネット ワークAN3を経て目的地に該当する端末装置まで伝送 される。

> 〈ラベル情報更新処理〉図5は、ラベル情報更新処理の 動作例を示すシーケンス図である。図5において、エッ ジスイッチ20は、前処理の終了後、周期的に又は散発 的に、OSPFプロトコルに従って、バックボーンネッ トワークBNのルーティング情報を取得する(S20 1).

> 【0094】続いて、エッジスイッチ20は、バックボ ーンネットワークBNのルーティング情報を格納したル ーティングテーブルを更新する(S203)。続いて、エ ッジスイッチ20は、ルーティングテーブルの更新に応 じてラベルテーブルを更新し(S204)、必要に応じて ラベルテーブルを分割し(S205)、更新された新たな ラベルテーブルを集線装置10へ転送する(S206)。

【0095】そして、集線装置10のLDPプロキシサ 40 ーバ11が、エッジスイッチ20から受信したラベルテ ーブルをもって、自身が保持するラベルテーブルを更新 する(S207)。

【0096】また、図示はしないが、エッジスイッチ2 0は、前処理の終了後、周期的又は散発的に、図3に示 したS11の処理を行い、各WANルータ30,30A からIPアドレス情報を取得する。すると、エッジスイ ッチ20は、IPアドレス情報を保持したルーティング テーブルを更新し、この更新に応じた新たなラベル情報 を生成してラベルテーブルを更新し、このラベルテーブ 50 ルをLDPプロキシサーバ11に送信し、LDPプロキ

シサーバ11が、自身が保有するラベルテーブルを更新 する。

【0097】このように、エッジスイッチ20が、自身が保持する各ルーティングテーブルを更新した場合には、エッジスイッチ20及びLDPプロキシサーバ11の各ラベルテーブルが更新される。

【0098】〔実施形態の作用〕本発明の実施形態によるネットワークシステムによると、各WANルータ30,30Aとエッジスイッチ20との間に、複数のWANルータを収容可能な集線装置10が設けられているので、エッジスイッチが保持している各入力回線ボートに集線装置を収容し、各集線装置が複数のWANルータを収容する構成とすれば、エッジスイッチ20が収容可能な数(エッジスイッチ20に用意されている入力回線ボートの数)以上の数のWANルータをエッジスイッチ20が収容可能となる。また、WANルータの着脱に際し、エッジスイッチ20に着脱に応じた設定を施す必要がない。従って、ネットワークシステムの運用を効率的に行うことが可能となるとともに、既存の広域網(バックボーンネットワークBN等)との整合性を高めることができる。

【0099】また、本発明によるネットワークシステムによると、集線装置10にLDPプロキシサーバ11が設けられ、各WANルータ30,30AがIPパケットに挿入するラベル情報をLDPプロキシサーバ11から得る構成としたので、各WANルータ30,30Aが、IPパケットの宛先IPアドレスから対応するラベル情報を割り出す処理を行わなくて済むので、各WANルータ30,30Aの付加を軽減することができる。

【0100】一方、エッジスイッチ20が複数のWAN 30 ルータに対するラベル情報の付与処理を行わなくて済むので、エッジスイッチ20の処理負担が軽減される。これによって、従来ラベル情報の付与処理に用いていたCPU時間をOSPFに基づくルート計算に割り当てることができるので、ルート計算に要する時間を短縮することができる。

【0101】また、LDPプロキシサーバ11がエッジスイッチ20に代わって行う処理に係る構成を、エッジスイッチ20から省くことができ、また、WANルータの収容可能数(入力回線ポート)の数を減らすことができ 40るので、エッジスイッチ20の構成要素を減らすことができ、エッジスイッチ20のコスト低減を図ることができる。

【0102】また、各WANルータ30,30A及びエッジスイッチ20は、LDPプロキシサーバ11の存在を意識しなくて済むので、LDPプロキシサーバ11の実施に際し、各WANルータ30,30A及びエッジスイッチ20の構成を変更する必要がない。

【0103】また、バックボーンネットワークBNのルーティング情報に変更箇所がある場合(バックボーンネ

ットワークBNの構成変更があった場合),或いは、IPアドレス情報に変更箇所がある場合(WANルータ30,30Aの配下の構成変更があった場合)には、LDPプロキシサーバ11のラベル情報が必ず最新のものに更新される。これによって、LDPプロキシサーバ11が誤ったラベル情報をWANルータ30又はWANルータ30Aに付与してしまうことが防止される。

【0104】以上のような効果によって、エッジスイッチの負担を軽減でき、また、ユーザの規模に応じることが可能となる。従って、特に、既存のエッジスイッチを用いる場合でも、MPLS技術の広域網への適用を容易にすることができる。

【0105】 〔実施形態の変形例〕なお、実施形態は以下の変形が可能である。即ち、LDPプロキシサーバ1 1がLDPサーバ21に対してラベルテーブルの転送を 要求する構成が付加されていても良い。

【0106】ラベルテーブルの更新は、その全体が更新されるようにしても良く、ルーティング情報又はIPアドレス情報の変更に係るラベル情報のみが更新されるよ20 うにしても良い。

【0107】また、集線装置10にもラベル書換機能が付加され、ラベル情報の有効活用が図られるようになっていても良い。また、本実施形態では、アクセスネットワークAN1及びバックボーンネットワークBNがIPパケットを伝送する場合について説明したが、アクセスネットワークAN1及びバックボーンネットワークBNがATMセルを伝送するものである場合についても、本発明を適用することができる。

[0108]

【発明の効果】本発明によるネットワークシステムによれば、既存のエッジスイッチを用いた場合でもユーザの 規模に対応することができる。

【0109】また、本発明によるネットワークシステムによれば、エッジスイッチの負担を軽減することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施形態によるネットワークシステム の全体構成図

【図2】図1に示したネットワークシステムの内部構成図

【図3】前処理の動作例を示すシーケンス図

【図4】データ伝送処理の動作例を示すシーケンス図

【図5】ラベル情報更新処理の動作例を示すシーケンス 図

【図6】MPLSを用いたラベル交換ネットワークのシ ステム構成図

【図7】従来のネットワークシステムの内部構成図 【符号の説明】

AN1~AN3 アクセスネットワーク

50 BN バックボーンネットワーク

10	<b>果椒装</b> 值	3 2	レロドクライテント
1 1	LDPプロキシサーバ	3 3	ラベル挿入部

LDPプロキシサーバ

19

## 60 44 191

OSPFプロセッサ

ラベルマトリックス

RIPプロセッサ

24, 26, 34 LTR

WANルータ

2 3

3 0

3 1

- 3 5 ラベルマトリックス 1 2 多重分離部
- 2 0 エッジスイッチ 40 DSU(バックボーンルータ)
- RIPプロセッサ 2 1 LDPサーバ 4 1
- 2 2 ルートプロセッサ 4 2 ルーティングマトリックス
  - 50~52 バックボーンスイッチ

2 0

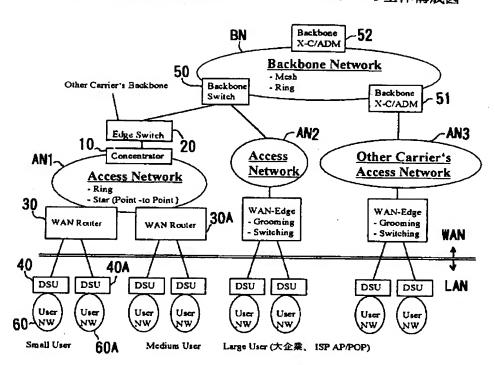
5 3 OSPFプロセッサ

しいりゅうノフトし

- 5 4 ラベルATR
- ラベルマトリックス 10 5 5

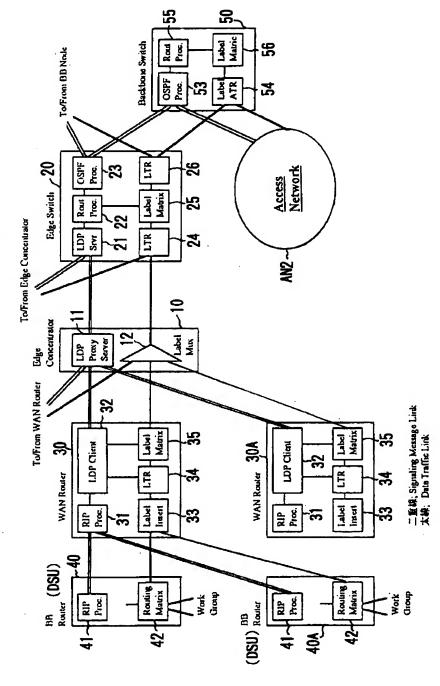
【図1】

# 本発明の実施形態によるネットワークシステムの全体構成図

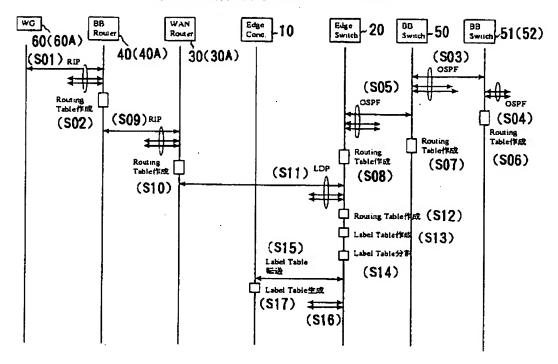


【図2】

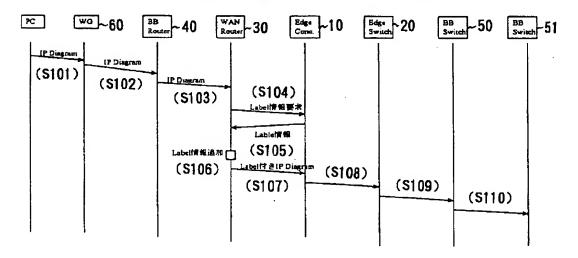
図1に示したネットワークシステムの内部構成図



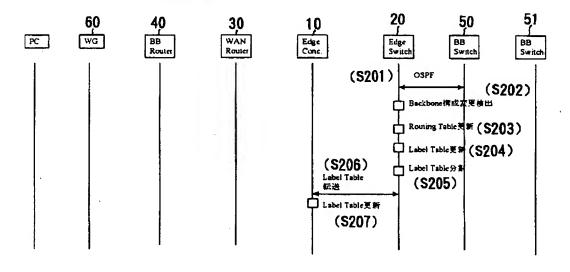
[図3] 前処理の動作例を示すシーケンス図



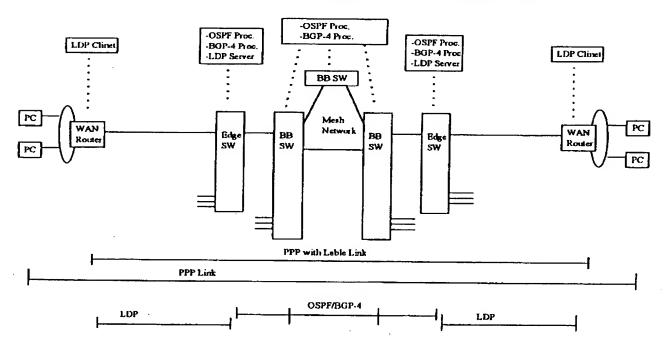
【図4】データ伝送処理の動作例を示すシーケンス図



【図5】 ラベル情報更新処理の動作例を示すシーケンス図



【図6】
MPLSを用いたラベル交換ネットワークの例を示す図



[図7] 従来のネットワークシステムの内部構成図

